DATA TRANSMITTING DEVICE AND PRINTER

Publication number: JP10187360
Publication date: 1998-07-14
Inventor: YASUI YUJI
Applicant: TEC CORP

Charifforting

Classification: - international: B41J21/0

841J21/00; G08F3/12; G06F13/00; B41J21/00; G08F3/12; G06F13/00; (IPC1-7), G08F3/12; B41J21/00;

G06F13/00

- European:

Application number: JP19980345922 19961225

Priority number(s): JF19960345922 19961225

Report a data error here

Abstract of JP10187360

PROBLEM TO BE SOLVED: To exactly transmit print data in more than one time of transmission data amounts without making if necessary for a transmitter to confirm a received result in uni-directional radio communication. SOLUTION: When print data are larger than command packet length, a handy terminal divides the print data into plural blocks, and transmits and outputs command packets with a flag constituted of a final block flag, receipt No., and block No. for each block A label printer receives and preserves all the command packets until the final block, plots the print data based on the data of all the command packets until the final block, and prints and issues one receipt.



Data supplied from the esp@cenet database - Worldwide

(12) 公開特許公報(A)

(II)特許出職公園番号 特開平10-187360

(43)公開日 平成10年(1998) 7月14日

(51) Int.Cl.*		識別記号	F 1		
G06F	3/12		G06F	3/12	A
B41J	21/00		B41J	21/00	Z
G06F	13/00	351	G06F	13/00	351C

審査請求 未請求 請求項の数4 ○L (全 7 頁)

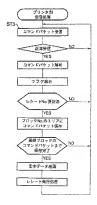
		水陽至鮮	Manager Manager Service and Control of the Control		
(21)出顯番号	特級平8-345928	(71)出額人	000003562 株式会社デック		
(22)出颖日	平成8年(1996)12月25日	(72)発明者	静岡県田方郡大仁町大仁570番地		
		(74)代理人	弁理士 鈴江 武彦 (外6名)		

(54) 【発明の名称】 データ送付装置及びプリンタ

(57)【要約】

【課題】単方向無線道館において、1回の送信のデータ 量以上の印字データを、送信者が受信結果を確認する必 要がなく、正確に送信する。

【解決手限】ハンディターミナルが、即字データがコマンドパケット長より大き、場合には、複数のブロックに分割し、名ブロック神に最終プロックララグと共にコマンドパケットとして送信出力する構象を備え、ラベルブリングが、そのンラグに基づいて、最終プロックまで全てのコマンドパケットを受信して保存完了すると、最終プロックまでの全てのコマンドパケットのデータに基づいて構画して1枚のレシートを印字発行する構成を備えたもの。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 印字データをプリンタへ送信するデータ 送傷装置において、

1 枚分の印字データを複数のブロックに分割するデータ 分割手段と、

このデータ分割手段により分割された各ブロックの印字 データを、この印字データの他のブロックに関連付ける データと共に送信出力する送信出力手段とを設けたこと を特徴とするデータ送信務階、

【請求項2】 印字データをブリンタへ送信するデータ 送僧装置において、

1.校分の印字データを複数のプロックに分割するデータ 分割年段と、

このデータ分割手段により分割された各ブロックの印字 データを、印字データ番号のデータ、ブロック番号のデ 一夕及び厳終プロックか否かを示すデータと共に送償出 力する認信出力手段とを設けたことを特徴とするデータ 送信裝置

【請求項3】 請求項1別数のデータ送信装置から送信 出力されたデータを受信する受信手段と、

この受信手段により受信したデータ中に含まれている印 字データ及びこの窓字データの他のブロックに関連付け るデータを解析する解析手間と

この解析手段により解析されたデータに基づいて、1枚 分の印字テータを印字出力する印字出力手段とを設けた ことを特徴とするブリンク。

【請求項4】 請求項2記載のデータ送信装置から送信 出力されたデークを受信する受信手段と、

この受信手段により受信したデータ中に含まれている印 空データ番号のデータ、ブロック番号のデータ及び最終 プロックか否かを示すデータを解析する解析手段と、

この解析手段により解析されたデータに基づいて、1枚 分の印字データを自字出力する印字出力手段とを設けた ことを特徴とするプリンタ、

【発明の経網の説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】この発明は、例えばハンディ ター・ミナルとラベルアリンクとからかるシステムのよう に、離れた位置から印字デークを送信してレシート等を 印字出力させるデータ送信装置及びプリンタに関する。 [0002]

【従来の技術】例えば、ハンディターミナルとラベルア リンクとからなるシステムでは、ハンディターミナルか ちラベルブリンタへ、レシートを発行するための印でデ ータが一方的に送信される単方向無縁通信が行われてい る。この単方回無線通信では、送信元が送信先における 受償状況を確認することができないため、1回の送信の デーク量(1つのコマンドパケット長)を大きくするこ とかできない。一般にコマンドパケット長は、256パ イト又は512バイト程度である。さらに、1回のコマ ンドパケットの送信では、受信されない可能性があるの で、同じコマンドバケットの送信を予め設定された回数 だけ繰り返して行うようになっている。

【0003】従って、従来の上記例のシステムでは、レ シート1枚分のデータ量を256バイトスは512バイ トに制限していた。1枚分のデータ量をその制限された コマンドパケット長(256バイト又は512バイト) 以上のレシートを印字発行するためには、1枚分のレシ 一トの空字データを複数のコマンドパケットに分割し、 て、複数回に分けてコマンドパケットを送信する方法が あるが、この場合には、1回のコマンドパケットの送信 毎に、ラベルアリンタにおいて送信したコマンドバケッ トの印字が正確に行われたことを、送信者自身が(目視 深により)確認していた。

[0004]

【発明が解決しようとする課題】上述したように、単方 向無線通信を行うデータ送筒装置及びプリンタからなる システムでは、データ送信装置において、アリンタの受 信状況を確認することができないため、例えば、レシー トを印字発行させる場合に、1枚分のレシートのデータ 量が、1回の送信におけるコマンドパケット号に制限さ れるという問題があった。あるいは、複数回のコマンド パケットの送信で、1枚分のデータ業が1回の送信にお けるコマンドバケット長以上のレシートを印字発行する ためには、1回のコマンドバケットの送信無に、アリン 夕において送信したコマンドバケットの印字が正確に行 われたことを送信者が確認しなければならないという間 題があった。 そこでこの発明は、単方向無線通信にお いて、1回の送信のデータ業以上の印字デークを、22億 者が受信結果を確認する必要がなく、正確に送信するこ とができるデータ送信装置及びプリンタを提供すること を封的とする。

[00051

【淵野を解決するための手段】請求項1対応の登明は 印字データをプリンタへ送信するデータ送信装置におい て、1枚分の印字データを複数のブロックに分割するデ 一夕分割手段と、このデータ分割手段により分割された 各ブロックの印字データを、この印字データの他のブロ ックに関連付けるデータと共に適信出力する逆信出力手 段とを設けたものである。請求項2対此の発明は、印字 データをアリンタへ送信するデータ送信装置において、 1枚分の印字データを複数のブロックに分割するデータ 分割手段と、このデータ分割手段により分割された各ブ ロックの印字データを、日字データ番号のデータ、ブロ ック番号のデータ及び最終プロックか否かを示すデータ と共に送償出力する送館出力手段とを設けたものであ

【0006】請求項3対応の発明は、請求項1対応のデ 一夕送信装置から送信出力されたデータを受信する受信 手段と、この受信手段により受信したデータ中に含まれ ている印字データ及びこの印字データの他のブロックに 関連付けるデータを解析する解析手段と、この解析手段 により解析されたデータに基づいて、1枚分の印字データを印字出力する印字出力手段と要切れたものである。 譲京項4対応の発明は、請求項2対応のデータ送信義展 がら送信出力されたデータを受信するを信手段と、この 受信手段により受信したデータ中に含まれている印字データが最終プロックか否かを示すデータを解析する解析を段と、この解 が手段により解析されたデータに基づいて、1枚分の印 字データを印字出力する印字出力手段とを設けたもので ある。

100071

【発明の実施の形態】以下、この発明の実施の形態を図 面を参照して観明する、なお、この実施の所能は、この 売明を(1台の又は複数台の)ハンディターミナルと(1台又は複数台の)ラベルプリンタとからなるシステム に適用したもので、ハンディターミナルから印字データ がラベルブリンタへ送信する単方的無線通信を行うもの である。

【0008】 閉1(a)は、ハンディターミナルの要部 回路構成をボすブロック図である。1は、制御部本体を 機成するCPU(central processing unit, EFFH用C PUと称する)である。このH用CPU1が行う処理の プログラムデータが融機されたROM(readouly memor y 、以下日用ROMと称する)2 前記日用CPU1が 処理を行う時に使用する各種メモリのエリアが形成され たRAM(random access memory 、以下II用RAMと称 する) 3、データを記憶保存する不解発性メモリイはそ れぞれシステムバス(以下日用システムバスと称する) 5を介して前記H用CPU1と接続されている。また、 前記H用CPU1は前紀月用システムバス5を介して、 キーボード6とのデータの伝送額御を行うキーボードイ ンターフェイス7、(液晶)ディスプレイ8を制御する 表示コントローラ9、無線送信を行う送信額10とのデ …タの伝送制御を行う通信インターフェイス(以下日用) 通信インターフェイスと称する)11と接続されてい る。さらに、前記H用RAM3には図1(b)に示すよ うに、印字データ番号のデータであるレシートNo.の パッファ 3-1. ブロック番号のデータであるブロックN o. のパッファ3-2、及び最終プロックか否かを示すデ -- タである最終プロックフラグのバッファ 3-3が設けら れている。

【00の9】図2は、前記日間でPU1か行うハンデュ ターミナル側域情が悪の流れを示す図である。まず、ス テップ1(ST1)の処理として、送信しようとする印 デデータのデータ量(ヘッグを含めたデータ量)がコマ ンドバケット域(256パイト)より大きいか否かを的 断する、ここで、印字デークのデータ量がコマンドバケ ット長以下と判断すると、レシートNo、バッファ3-1 の数値を更新登録処理(+ 1 加算処理したものでしントNの、パッファ 3-1の記憶が容を背換える処理) を行っことによりシシトNの、更新登録を行い、プロックNの、バッファ 3-2にプロックNの、0 を示す数値0を設定することによりプロックNの、0 を登録し、印字データのコマンドパケットを、送信部 10 を介して無線送信出力を入り次に、この実施登録されたシートNの、についての無線送信出力を予め設定された回数(例えば 2回)だけ解決す送信機返し処理を行い、この送信線返し処理を許すると、このハンディターミナル側送信処理を許するようになっている。

【0010】なお、コマンドパケットのデータ構造は PAD、STX、プリンタID、レングス、モード、フ ラグ、コマンド及びデータ、CRCと構成されている。 レングスは、このコマンドバケットのバイト数を示すデ ータである。モードはデータYで固定され、レシート発 行モードを示す。フラグは、1バイト(8ビット)デー タで、最上位1ビットが厳終プロックフラグであり、ト 位2位から4位までの3ビットがレシートNo. であ り、残りの下位4ビットがブロックNo.を示し、最終 ブロックフラグは厳終ブロックフラグバッファ3~3に設 定されたデータであり、レシートNo. はレシートN o. バッファ3-1に設定されたデータであり ブロック No. はブロックNo. バッファ 3-2に設定されたデー 夕により作成される。CRCは、後述するラベルブリン 夕瀬で使用される謎りチェック用の2バイトに計算結果 データであり、プリンタ1じからコマンド及びデータま でのデータをCRC計算対象範囲としている。

【0011】前述のステップ1の処理で、印字データの データ量がコマンドバケット長より大きいと判断する と、田字データをコマンドバケット長に基づさヘッダを 考慮して、複数のプロックに分割する(データ分割手段))。次に、この分割してできたブロックの総数NをH用 RAM3に形成された格納エリアに記憶させ、レシート No、運動登録を行い、最終プロックフラグバッファミ -3に途中ブロックであることを示すデータ1を設定し、 HHRAM3に形成された姿数格納エリア×に数値0を 設定する。次に、ステップ2(ST2)の処理として、 ブロックNo. バッファ3~2にブロックNo. xを示す 数値×を設定することによりプロックNo、xを登録 し、分割した×+1番目のブロックのデータのコマンド パケットを送信部10を介して無線送信出力する(送信 出力手段 1、すなわち、このx+1番目のブロックのデ ータを、H料RAM3の最終プロックフラグバッファ3 -3. レシートNo. バッファ3-1. ブロックNo. バッ ファ3-2に設定されたデータにより構成されるフラグを 付加して無線送信出力する。次に、変数格納エリア×に 設定されている数値に対して+1の加算更新処理を行 い、この加算更新された変数格納エリアスの数値xが数 値N-1と終しいかあかを判断する。ここで 数値×が

数値N-1と等しくない(未満)と判断すると、再び前述のステップ2の処理へ戻るようになっている。

【0012】また、数値×が数値N-1と等しいと判断 すると、最終ブロックフラグバッファ3-3に機終ブロッ クであることを示すデータOを設定し、ブロックNo. バッファ3-2にブロックNo、N-1を示す数値N-1 を設定することによりプロックNo. N-1を登録し、 このブロックNo. N-1の齢終ブロックのデータのコ マンドパケットを淡信報10を介して無線送信用力する (送信出力手段) すなわち、このブロックNo. N--1の最終プロックのデータを日用RAM3の最終プロッ クフラグバッファ3-3 レシートNa. バッファ3-1 ブロックNo、バッファ 3~2に設定されたデータにより 構成されるフラグを付加して無線送信出力する。この無 線送信出力を終了すると、以上の更新登録されたレシー トNo、についての無線送信出力を予め設定された回数 だけ繰返す送信繰返し処理を行い。この送信繰返し処理 を終了すると、このハンディターミナル側送信処理を終 丁するとようなっている、

【0013】図3は、ラベルブリンタの要部囲路構成を 示すプロック団である。21は、朝御部木体を構成する CPUである、このCPU21が行う処理のプログラム データが記憶されたROM22、箱記CPU21が処理 を行うときに使用する各種メモリのエリアが形成された RAM23、印字データをドットイメージに展開し機画)する横瀬メモリ24、無線通信における受信を行う受 信手段としての受信装置25とのデータの伝送制御を行 う通信インターフェイス26はそれぞれ、システムバス 27を介して前記CPU21と接続されている。また、 前記CPU21は前記システムバス27を介して、サー マルヘッド28を駆動網御するサーマルヘッドドライバ 29、ラベル 昇紙やレシート用紙等を撥送する駆動源と してのパルスモータ30を駆動制御するモータドライバ 31. ラベル用紙又はレシート用紙の位置(又は右無) を検出する透過センサ32及び反射センサ33からの出 力信号を処理するセンサ回路34、操作パネル35から 入力された信号を処理するスイッチ回路36と接続され ている。さらに、前御RAM23には図れた示すよう に、それぞれ1回のコマンドパケットを一時的に記憶す るブロックNo. 0エリア23-0、ブロックNo. 1エ リア23-1、ブロックNo. 2エリア23-2, ブロ 72No. 14x9723-14. 7072No. 15x リア23-15の16個のブロックNo. エリアが軽減さ

【6014】図5は、前辺CPU21が行うプリンタ側 受信処理の流れを示す図である。まず、ステップ3(S する)の処理として、受信装置25によりコマンドバケ ットの受信処理を行い、この受信装置25によるコマン ドバケットの受信を終了するとCRCチェックを行っ 、このCRCチェックの結果、計算値とCRC値とが 一致するか否か)により正常受信したか否かを判断する。ここで、正常受信していないと判断すると、再び前 述のステップ3の処理へ終るようになっている。

【0015】また、正常受信したと判断すると、コマン ドパケットの解析(プリンタ10) レングス モード フラグ、コマンド及びデータの解析)を行う、このコマ ンドパケットの解析を終了すると、さらにフラダの詳細 な解析を行う。 すなわち、最上位1 ピットの最終プロ ックフラグにより、このコマンドパケットが最終のコマ ンドパケットか、複数側に分割された途中のコマンドバ ケットが否かを判断し、上位2位から4位までの3ビッ トのレシートNo. により、このコマンドバケットが所 属するレシートNo. を判断し、下位4ビットのブロッ クNo. により、このコマンドバケットのブロックN o. を判断する(解析手段)。 このとき、レシートN o. が前回受信して印字処理したデータのレシートN o. から更新されたものであるか否かを判断する。ここ で、レシートNo、が前囲のレシートNo、から更新さ れたものではないと判断すると、 再び前述のステップ3 の処理へ戻るようになっている。

【0016】また、レシートNo. が前側のレシートN o. から更新されたものであると判断すると、受信したコマンドパケットをフラグのブロックNo. に該当する R AM 2 3のブロックNo. エリアに記憶して保育する。このコマンドパケットの保存を終了するとと、この更ロックフラグが0のブロックNo. まじかで、フラグの動終プロックフラグが0のブロックNo. エリアに、受信したコマンドパケットのデータが保存完了したが否かを判断する。ここて、フラグの風終プロックフラグが0のブロックNo. まじのブロックNo. エリアの・コマンドパケットのデータが0条で、エリアのうち」・ツでも、コマンドパケットのデータか保存を主ている行れば、再び前述のステップ3の処量、戻るようになっている

【0017】また、フラグの最終プロックフラクが6のプロックNo.までの全てのプロックNo.まり下に対 プロックNo.までの全てのプロックNo.エリアにコ マンドバケットのデータが原作がましたと相関すると、これらの最終プロックフラグが0のプロックNo.まりアに保存変引したコマンドゲケットのデックに基づいて、由学データ(ドットイメージ)を描画メモリ24に原際(議画)して、1枚のレシートを印字形計するとか一ト発行処理を砕くに印字出力手段)、このレシート発行処理を終了すると、雨び前途のステッア3の処理へ展えようになっている。

【0018】 このようを構成のこの実施の形態において は、ハンディターミナルにおいて、入力されたデータに よる発行するレシートの印デデータ(コマンド等を含む 送信データ)が、コマンドパケット長(256ペイト) 以下の場合には、従来のように1印字データを1コマン ドパケットで無線送信出力する。このとを例えば、コマンドパケットのフラグは「01010000」として、 レシートNo.5の最終プロックNo.0が常録される。この無線返属データを受傷したラベルプリンタでは、このアラグによってこのコマンドパケットのデータだけで、印字データを補順メモリ24に補護し、この措備データに歩づいてレシートが印字等行をれる。

【0019】また、ハンディターミナルにおいて、入力 されたデータによるレシートの印字データがコマンドバ ケット長より大きい場合には、印字データを複数のブロ ックに分割して、1印字データを複数の程連したコマン ドバケットで無線送信用力する。このとき例えば 印字 データは4個のブロックに分割され、コマンドバケット のフラグはそれぞれ「1110000」、「11100 001:, [1110010:, [01100011: として、レシートNo.6の途中ブロックNo.0.レ シートNo、6の途中プロックNo、1、レシートN o. 6の途中ブロックNo. 2、レシートNo. 6の殿 終ブロックNo, 3が登録される この無線送信データ を受信したラベルブリンタでは、これらのフラグによっ て、それらのコマンドパケットのデータを、それぞれブ ロックNo、Uエリア23-0、ブロックNo、1エリア 23-1 70-2No. 2x9723-2 70-2N o. 3エリア23-3に、正常受信した頻繁に記憶保存さ せ、それら全てのブロックNo、エリアに保存室でする と、ブロックNo、0エリア23-0~ブロックNo、3 エリア23-3に保存された全てのデータによって 印字 データを描画メモリ24に描画し、この描画データに基 づいて1枚のレシートが印字発行される。

【0620】このようにこの実験の形態によれば、ハンティターミナルが、日序データがコマンドバケット長より大きい場合には、複数のプロックに分割し、各ブロック毎に最終プロックフラグ、レシートトの。... ブロック No. からなとフラグと共にコマンドバケットとして送信出力する情感を備え、ラベルブリンタが、そのフラグに基づいて、最終プロックまでの全てのコマンドバケットを受信して後年完了すると、最終プロックまでの全てのコマンドバケットのデータに基づいて構造して1枚のレンートを印字を行する情感を備えたことにより、ハンティターミナルからラベルブリンタへの車方角無線通信において、コマンドバケット長より大きなデータ星の印字データと、送信者が受信を無を確認するを受かなく、正

確に送信することができる。

【0021】なお、この実施の形態においては、気信等 ータを記憶するエリアを印字データの分割数に対応して 設けていたが、この発明法これに限定されるものではな く、受信データを描画するエリアを印字データの分割数 に対応して設けても良いものであり、その場合には、 帯受信したデータを順次フラグに基づいて新たの柱面エ リアに抽画して、全体的な情報にかかる時間を短縮し て、受信定子と共に短時間で印字発行できるようにして も良いものである。

100221

【発明の効果】以上詳述したようにこの発明によれば、 単方向無線通信において、1回の送儀のデータ量以上の 印字データを、送信者が受信結果を確認する心嬰がな く、正確に送信することができるデータ送信装限及びア リンタを提供できる。

【図面の簡単な説明】

【図1】この発明の実施の形態のハンディターミナルの 要節回路構成を示すプロック図及びこのハンディターミナルの ナルのH用RAMのメモリ構成を示す図。

【図2】 国実施の形態のハンディターミナルで行われる ハンティターミナル側送信処理の流れを示す図。 【図3】 国実施の形態のラベルブリンタの要部回路構成

を示すブロック圏。 【図4】同朱純の形態のラベルアリンタのRAMのメモ リ構成を示す図。

【図5】 同実施の形態のラベルアリンタで行われるアリンタ勝受信処理の溢れを示す図。

【特号の説明】

1…H用CPU, 3…H用RAM.

3-1--レシートNo、バッファ、

3-2-ブロックNo. バッファ.

3-3…務終ブロックフラグバッファ

10…法信部、

21---CPU.

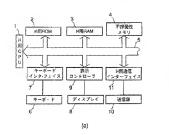
23-RAM.

23-0~23-15 ···ブロックNo. エリア、

24…機膨メモリ、

25…受信装置。

[図1]





(b)

[[2]2]

